WPI =====

- TI Data storage system in distributed network computing environment, processes part or all enquiries from client using replica produced by data collectors in case of enquiry process
- AB JP2000148676 NOVELTY The data collectors (101,102) produce and manage the replica of the server data for clients (103,104) connected to network (113). The data collectors maintain the requirements of the data sent from the user via the client. Based on the resources, such as memory and CPU, which can use the data collector, data are supplied from the servers (114,122).
 - DETAILED DESCRIPTION In case of an enquiry process, a part or all the enquiries from the client are processed using the replica produced by the data collectors. The enquiry which can not be processed by the replica is forwarded to the servers. INDEPENDENT CLAIMS are also included for the following:
 - (a) an enquiry processing method;
 - (b) a data collection procedure;
 - (c) a data collection apparatus;
 - (d) and a charging system.
 - USE Used in distributed network computing environment.
 - ADVANTAGE Reduces memory capacity beside client, updating process cost, and network load. Reduces server load by processing enquiry from client using replica.
 - DESCRIPTION OF DRAWING(S) The figure shows a block diagram of the data storage system.
 - Data collectors 101,102
 - Clients 103,104
 - Network 113
 - Servers 114,122
 - (Dwg.1/19)
- PN JP2000148676 A 20000530 DW200037 G06F15/00 021pp
- PR JP19980320203 19981111
- PA (HITA) HITACHI LTD
- MC T01-H T01-J05B T01-M02A
- DC T01
- IC G06F12/00 ;G06F15/00 ;G06F17/30
- AN 2000-426552 [37]

PAJ

- TI DATAWARE HOUSE SYSTEM AND INQUIRY PROCESSING METHOD USED FOR THE SAME AND METHOD AND DEVICE FOR COLLECTING DATA FOR THE METHOD AND CHARGING SYSTEM
- AB PROBLEM TO BE SOLVED: To reduce the load on a server and a network, to reduce a storage device capacity at a client side, and to reduce updating processing cost in a distributed environment.
 - SOLUTION: Data collecting means 101 and 102 for preparing and managing the replica of server data for clients 103 and 104 are connected to a network 113. The data collecting means holds the request condition of data applied from a user through the client, and negotiates with servers 114 and 122 supplying data, based on resource which can be used by the data collecting means, such as a storage device and a CPU for adjusting the data range and quality of replica to be prepared. At performing inquiry processing, a part or the whole part of inquiry from the client is processed by using a replica 123 prepared in the data collecting means. Any inquiry which cannot be processed using the replica is transferred to the server.
- PN JP2000148676 A 20000530
- PD 2000-05-30
- ABD 20001006
- ABV 200008
- AP JP19980320203 19981111
- PA HITACHI LTD
- IN NISHIZAWA ITARU; FUJIWARA SHINJI; USHIJIMA KAZUTOMO; INOHARA SHIGEKAZU
- I G06F15/00 ;G06F12/00 ;G06F17/30

This Page Blank (uspto)

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開 特許 公 鄒 (A)

(11)特許出國公開番号

特開2000-148676

(P2000-148676A)

(43)公開日 平成12年5月30日(2000.5.30)

(51) Int.Cl. ⁷		識別記号	FΙ	,		テーマコード(参考)
G06F	15/00	3 1 0	G06F	15/00	310A	5B075
	12/00	5 1 3		12/00	513J	5B082
	17/30			15/40	310C	5B085
					310F	

密査 請求 清水項の製34 OL (全 21 頁)

京京都國分哥市京都了留一了自280番地 株式会社日立製作所中央研究所内

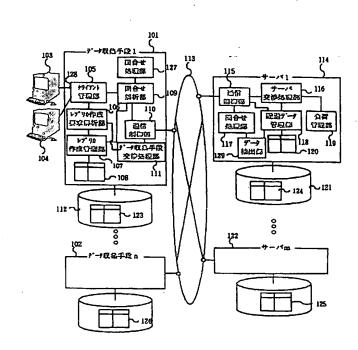
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 データウェアハウスシステムとそこで用いられる問合せ処理方法及びそのためのデータ収築方法 と装置及び課金システム

(57)【要約】 (修正有)

【課題】 分散環境において、サーバ及びネットワークの負荷削減、クライアント側の記憶装置容量の削減、および更新処理コストの削減を実現する。

【解決手段】 クライアント103、104のためのサーバデータのレプリカを作成・管理するデータ収集手段101、102をネットワーク113に接続する。データ収集手段ではユーザからクライアントを介して与えられたデータの要求条件を保持し、記憶装置、CPUなどの該データ収集手段が利用可能な資源に基づいて、例えば、データを供給するサーバ114、122と交渉することによって、作成するレプリカのデータ範囲および質を調整することなどが可能になる。問合せ処理の際には、クライアントからの問合せの一部あるいは全部をデータ収集手段内に作成されたレプリカ123を用いて処理する。レプリカを用いて処理できない問合せはサーバに転送する。



V

【特許請求の範囲】

【請求項1】ユーザからの処理要求を受け付ける少なく とも1個のクライアント計算機システム(以下、クライ アント)と、それぞれにデータベースを備え該クライア ントからのアクセス要求に従って該データベースを検索 するサーバ計算機システム(以下、サーバ)と、ユーザ の要求するデータを収集する少なくとも1個のデータ収 集手段と、該データ収集手段で収集されたデータを格納 するデータベースと、該データ収集手段を介して各クラ イアントを所望のサーバに接続するネットワークとを備 え、該データ収集手段は、少なくとも1個のクライアン トを管理するクライアント管理部と、該クライアントか らのレプリカ作成要求を解析するレプリカ作成要求解析 部と、該問合せ解析部での解析結果に基づいて少なくと も1個の前記サーバへのアクセス手順を決定する通信制 御部と、解析した作成要求に従ってレプリカを作成し、 作成したレプリカの内容と該レプリカを格納する前記デ ータベース上の格納位置とに関する情報を対応づけたレ プリカ管理テーブルを用いて該レプリカを管理するレプ リカ作成管理部とを有し、前記サーバは、少なくとも1 個の前記データ収集手段から送信されてきた問合せ解析 結果を受信する通信制御部と、前記サーバ側のデータベ 一スを検索して、受信した問合せ解析結果に対する応答 を作成する問合せ処理部とを有する、データウェアハウ スシステム。

【請求項2】ユーザからの処理要求を受け付ける少なく とも1個のクライアント計算機システム(以下、クライ アント)と、それぞれにデータベースを備え該クライア ントからのアクセス要求に従って該データベースを検索 するサーバ計算機システム (以下、サーバ)と、ユーザ の要求するデータを収集する少なくとも1個のデータ収 集手段と、該データ収集手段で収集されたデータを格納 するデータベースとを備え、該データ収集手段は、該ク ライアントからのレプリカ作成要求を解析するレプリカ 作成要求解析部と、解析した作成要求に従ってデータの 共有が可能なクライアントをグループ化し管理するクラ イアント管理部と、解析した作成要求に従ってレプリカ を作成し、作成したレプリカの内容と前記データベース 上の格納位置とに関する情報を対応づけたレプリカ管理 テーブルを用いて該レプリカを管理するレプリカ作成管 理部とを有する、データウェアハウスシステム。

【請求項3】前記レプリカ作成管理部は、前記クライアントからのレプリカ作成要求を受け付けるためのプログラムを、ネットワークを介して受け取ったソフトウェア部品群を組み合わせて動的に作成するプログラム作成部を含む請求項1記載のデータウェアハウスシステム。

【請求項4】ユーザからの処理要求を受け付ける少なくとも1個のクライアント計算機システム(以下、クライアント)と、それぞれにデータベースを備え該クライアントからのアクセス要求に従って該データベースを検索

するサーバ計算機システム(以下、サーバ)と、ユーザ の要求するデータを収集する少なくとも1個のデータ収 集手段と、該データ収集手段で収集されたデータを格納 するデータベースとを備え、該データ収集手段は、少な くとも1個のクライアントを管理するクライアント管理 部と、該クライアントからの要求を解析する問合せ解析 部と、該問合せ解析部での解析結果に基づいて少なくと も1個の前記サーバへのアクセス手順を決定する通信制 御部と、該クライアントからのレプリカ作成要求を解析 するレプリカ作成要求解析部と、解析した作成要求に従 ってレプリカを作成し、作成したレプリカの内容と前記 データベース上の格納位置とに関する情報を対応づけた レプリカ管理テーブルを用いて該レプリカを管理するレ プリカ作成管理部とを有し、前記サーバは、少なくとも 1個の前記データ収集手段から送信されてきた問合せ解 析結果を受信する通信制御部と、前記サーバ側のデータ ベースを検索し、受信した問合せ解析結果に対する応答 を作成する問合せ処理部と、前記データ収集手段に配送 するデータの領域条件と、品質条件と、配送先と、配送 方法とを含む配送データ管理テーブルと、該テーブルに 基づいて前記配送データを管理する配送データ管理部と を有する、データウェアハウスシステム。

【請求項5】ユーザからの処理要求を受け付ける少なく とも1個のクライアント計算機システム(以下、クライ アント)と、それぞれにデータベースを備え該クライア ントからのアクセス要求に従って該データベースを検索 するサーバ計算機システム (以下、サーバ) と、ユーザ の要求するデータを収集する少なくとも1個のデータ収 集手段と、該データ収集手段で収集されたデータを格納 するデータベースとを備え、該データ収集手段は、少な くとも1個のクライアントを管理するクライアント管理 部と、該クライアントからの要求を解析する問合せ解析 部と、該問合せ解析部での解析結果に基づいて少なくと も1個の前記サーバへのアクセス手順を決定する通信制 御部と、該クライアントからのレプリカ作成要求を解析 するレプリカ作成要求解析部と、解析した作成要求に従 ってレプリカを作成し、作成したレプリカの内容と前記 データベース上の格納位置とに関する情報を対応づけた レプリカ管理テーブルを用いて該レプリカを管理するレ プリカ作成管理部とを有し、前記サーバは、少なくとも 1個の前記データ収集手段から送信されてきた問合せ解 析結果を受信する通信制御部と、前記サーバ側のデータ ベースを検索し、受信した問合せ解析結果に対する応答 を作成する問合せ処理部と、前記データ収集手段に配送 する配送データの領域条件と品質条件と、該配送データ の配送先と配送方法とを含む配送データ管理テーブル と、該管理テーブルに基づいて前記配送データを管理す る配送データ管理部と、前記サーバの負荷情報を管理 し、前記配送データに対して新たに受け付けた配送要求 を処理するときのサーバ負荷を見積る負荷管理部とを有

する、データウェアハウスシステム。

【請求項6】ユーザからの処理要求を受け付ける少なく とも1個のクライアント計算機システム(以下、クライ アント)と、それぞれにデータベースを備え該クライア ントからのアクセス要求に従って該データベースを検索 するサーバ計算機システム(以下、サーバ)と、ユーザ の要求するデータを収集する少なくとも1個のデータ収 集手段と、該データ収集手段で収集されたデータを格納 するデータベースとを備え、該データ収集手段は、少な くとも1個のクライアントを管理するクライアント管理 10 部と、該クライアントからの要求を解析する問合せ解析 部と、該問合せ解析部で解析された問合せを処理する問 合せ処理部と、該問合せ解析部での解析結果に基づいて 少なくとも1個の前記サーバへのアクセス手順を決定す る通信制御部と、該クライアントからのレプリカ作成要 求を解析するレプリカ作成要求解析部と、解析した作成 要求に従ってレプリカを作成し、作成したレプリカの内 容と前記データベース上の格納位置とに関する情報を対 応づけたレプリカ管理テーブルを用いて該レプリカを管 理するレプリカ作成管理部とを有し、前記問合せ処理部 は、クライアントがアクセスするデータの一部あるいは 全部を、クライアントから与えられるレプリカ作成要求 に基づいて、クライアントの問合せ処理に先んじてレプ リカを事前生成するレプリカ事前生成部を含む、データ

【請求項7】前記データ収集手段は、前記レプリカ作成 管理部でレプリカを作成する際に、前記レプリカ作成要 求と、該データ収集手段で利用可能な計算機資源および 前記サーバで利用可能な計算機資源に基づき、該サーバ と交渉処理を行うことによってレプリカ作成対象のデー 30 タを決定するデータ収集手段交渉処理部を含む請求項5 記載のデータウェアハウスシステム。

ウェアハウスシステム。

【請求項8】前記サーバは、前記負荷管理部によって見 積もられるサーバ負荷情報と、該サーバで利用可能な計 算機資源および前記データ収集手段で利用可能な計算機 資源に基づき、前記データ収集手段と交渉処理を行うサ ーバ交渉処理部を有する請求項6記載のデータウェアハ ウスシステム。

【請求項9】ユーザからの処理要求を受け付ける少なく とも1個のクライアント計算機システム(以下、クライ アント)と、それぞれにデータベースを備え該クライア ントからのアクセス要求に従って該データベースを検索 するサーバ計算機システム(以下、サーバ)と、ユーザ の要求するデータを収集する少なくとも1個のデータ収 集手段と、該データ収集手段で収集されたデータを格納 するデータベースとを備え、該データ収集手段は、少な くとも1個のクライアントを管理するクライアント管理 部と、該クライアントからの要求を解析する問合せ解析 部と、該問合せ解析部での解析結果に基づいて少なくと も1個の前記サーバへのアクセス手順を決定する通信制 50

御部と、該クライアントからのレプリカ作成要求が、該 クライアントがアクセスするデータの範囲、データの精 度、データの鮮度、データの優先度をそれぞれ指定する 条件のうちの少なくとも1個の条件を含むレプリカ作成 要求を解析するレプリカ作成要求解析部と、解析した作 成要求に従ってレプリカを作成し、作成したレプリカの 内容と前記データベース上の格納位置とに関する情報を 対応づけたレプリカ管理テーブルを用いて該レプリカを 管理するレプリカ作成管理部とを有する、データウェア ハウスシステム。

【請求項10】前記サーバは、データの精度を指定する 条件を含むレプリカ作成要求に対し、取り扱うデータの 型に応じて、以下のいずれかの処理によってデータを抽 出するデータ抽出部を有する請求項9記載のデータウェ アハウスシステム。

(1)関係データベースのレコードデータに対しては、 サンプリング、もしくはフィールド切り出しによる、

(2) 文書データに対しては、要約作成、もしくはキー ワード切り出しによる、(3)静止画像データに対して は、可逆圧縮、非可逆圧縮、輪郭抽出、色数削減、解像 度削減、サイズ縮小のいずれかによる、(4)動画像デ ータに対しては、フレーム数削減、もしくはフレーム内 画像圧縮による、(5)音声データに対しては、サンプ リングレート削減、もしくは音質調整、もしくは文字デ ータへの変換による。

【請求項11】ユーザからの処理要求を受け付ける少な くとも1個のクライアント計算機システム(以下、クラ イアント)と、それぞれにデータベースを備え該クライ アントからのアクセス要求に従って該データベースを検 索するサーバ計算機システム(以下、サーバ)と、ユー ザの要求するデータを収集する少なくとも1個のデータ 収集手段と、該データ収集手段で収集されたデータを格 納するデータベースとを備え、該データ収集手段は、少 なくとも1個のクライアントを管理するクライアント管 理部と、該クライアントからの要求を解析する問合せ解 析部と、該問合せ解析部での解析結果に基づいて少なく とも1個の前記サーバへのアクセス手順を決定する通信 制御部と、該クライアントからのレプリカ作成要求を解 析するレプリカ作成要求解析部と、解析した作成要求に 従ってレプリカを作成し、作成したレプリカの内容と前 記データベース上の格納位置とに関する情報を対応づけ たレプリカ管理テーブルを用いて該レプリカを管理する レプリカ作成管理部とを有し、該レプリカ作成管理部 は、前記レプリカ作成要求と、前記データ収集手段で利 用可能な計算機資源および前記サーバで利用可能な計算 機資源に基づき、該サーバと交渉を行うことによって、 レプリカ作成対象のデータを決定するデータ収集手段交 渉処理部を含み、前記サーバは、少なくとも1個の前記 データ収集手段から送信されてきた問合せ解析結果を受 信する通信制御部と、該サーバで利用可能な計算機資源

に基ずき、前記データ収集手段との間でレプリカ作成条件に関する交渉を行うサーバ交渉処理部と、前記サーバ側のデータベースを検索し、受信した問合せ解析結果に対する応答を作成する問合せ処理部とを有する、データウエアハウスシステム。

【請求項12】前記サーバは、配送データのレプリカ作成要求を新たに受け付けて処理するときの該サーバの負荷を見積る負荷管理部を有する請求項11記載のデータウエアハウスシステム。

【請求項13】前記サーバ交渉処理部は、前記サーバで利用可能な計算機資源として前記負荷管理部によって見積られる該サーバの負荷情報を含むような計算機資源に基づき、前記データ収集手段との交渉を行う処理部を含む請求項12記載のデータウエアハウスシステム。

【請求項14】前記サーバ交渉処理部は、前記レプリカ作成要求に対して、受け付けるか、拒否するか、条件付きで受け付けるかのいずれかの応答を返す応答処理部を含む請求項11記載のデータウエアハウスシステム。

【請求項15】前記応答処理部は、条件付きで受け付ける応答に、前記レプリカ作成要求の条件を変更して作成した新条件を付与して該データ収集手段に転送する転送処理部を含む請求項14記載のデータウェアハウスシステム。

【請求項16】前記データ収集手段交渉処理部は、前記 応答に付与されて転送されてきた新条件を、クライアン トに提示する処理部を含む請求項15記載のデータウェ アハウスシステム。

【請求項17】前記レプリカ作成管理部は、前記交渉処理の結果作成したレプリカのデータ領域条件とデータ品質条件、該レプリカの格納位置情報、および該レプリカの配送方法を、前記レプリカ管理テーブルに加える追加処理部を含む請求項11記載のデータウェアハウスシステム。

【請求項18】前記配送データ管理部は、前記交渉処理の結果提供することを決定したデータの領域条件と品質条件、該データの提供先、および該データの配送方法を、前記配送データ管理テーブルに加える追加処理部を含む請求項11記載のデータウェアハウスシステム。

【請求項19】ユーザからの処理要求を受け付ける少なくとも1個のクライアント計算機システム(以下、クラ 40イアント)と、それぞれにデータベースを備え該クライアントからのアクセス要求に従って該データベースを検索するサーバ計算機システム(以下、サーバ)と、ユーザの要求するデータを収集する少なくとも1個のデータ収集手段と、該データ収集手段で収集されたデータを格納するデータベースと、該データ収集手段を介して各クライアントを所望のサーバに接続するネットワークとを備え、該データ収集手段は、少なくとも1個のクライアントを管理するクライアント管理部と、該クライアントからの要求を解析する問合せ解析部と、該問合せ解析部 50

で解析された問合せを処理する問合せ処理部と、該問合 せ解析部での解析結果に基づいて前記ネットワークで接 続される少なくとも1個の前記サーバへのアクセス手順 を決定する通信制御部と、該クライアントからのレプリ 力作成要求を解析するレプリカ作成要求解析部と、解析 した作成要求に従ってレプリカを作成し、作成したレプ リカの内容と前記データベース上の格納位置とに関する 情報を対応づけたレプリカ管理テーブルを用いて該レプ リカを管理するレプリカ作成管理部とを有し、前記サー 10 バは、少なくとも1個の前記データ収集手段から前記ネ ットワークを通して送信されてきた問合せ解析結果を受 信する通信制御部と、前記サーバ側のデータベースを検 索し、受信した問合せ解析結果に対する応答を作成する 問合せ処理部と、を有し、さらに、前記サーバとデータ 収集手段間で、サーバ主導でデータを配送するか、デー タ収集手段主導でデータを配送するかの少なくとも一方 を選択的に利用できるように制御する手段を備えた、デ ータウェアハウスシステム。

【請求項20】ユーザからの処理要求を受け付ける少な くとも1個のクライアント計算機システム(以下、クラ イアント)と、それぞれにデータベースを備え該クライ アントからのアクセス要求に従って該データベースを検 索するサーバ計算機システム(以下、サーバ)と、ユー ザの要求するデータを収集する少なくとも1個のデータ 収集手段と、該データ収集手段で収集されたデータを格 納するデータベースと、該データ収集手段を介して各ク ライアントを所望のサーバに接続するネットワークとを 備え、該データ収集手段は、少なくとも1個のクライア ントを管理するクライアント管理部と、該クライアント からの要求を解析する問合せ解析部と、該問合せ解析部 での解析結果に基づいて前記ネットワークで接続される 少なくとも1個の前記サーバへのアクセス手順を決定す る通信制御部と、該クライアントからのレプリカ作成要 求を解析するレプリカ作成要求解析部と、解析した作成 要求に従ってレプリカを作成し、作成したレプリカの内 容と格納位置とに関する情報を対応づけたレプリカ管理 テーブルを用いて該レプリカを管理するレプリカ作成管 理部とを有し、前記問合せ解析部は、前記レプリカ管理 テーブルを用いて前記問合せを処理すべきデータ収集手 段を決定する決定処理部と、該問合せ処理すべきデータ 収集手段のレプリカを用いた問合せ処理が可能か否か判 定する判定処理部と、可能と判定された場合に、前記サ 一バへ問合せを転送することなく該レプリカを用いた問 合せ処理を前記問合せ処理部に指示する処理と、否と判 定された場合に、前記サーバへ問合せを転送する転送処 理部とを含む、データウェアハウスシステム。

【請求項21】前記位置決定処理部は、前記問合せ解析 部により問合せと前記レプリカ内容との問合せの同値関係もしくは包含関係を決定する処理部分と、該同値関係 もしくは包含関係と前記レプリカ管理テーブルとを利用

して前記位置を決定する処理部分とを含む請求項20記載のデータウェアハウスシステム。

【請求項22】前記位置決定処理部は、前記問合せ解析部により問合せと前記レプリカ内容との同値関係もしくは包含関係を決定する処理部分と、該問合せと該レプリカ内容とが同値関係もしくは包含関係にあるか否かを判定する処理部分と、あると判定された場合には該問合せを処理する位置を該レプリカが存在する前記データ収集手段と決定する処理部分と、否と判定された場合には該問合せ処理する位置を前記サーバと決定する処理部分とを含む請求項20記載のデータウェアハウスシステム。【請求項23】前記問合せと前記レプリカ内容の同値関係もしくは包含関係を決定する処理部分は、Query

Equivalent判定方式を用いて同値関係を決定する部分と、Query Containment判定方式を用いて包含関係を決定する部分とを含む請求項21記載のデータウェアハウスシステム。

【請求項24】ユーザからの処理要求を受け付ける少な くとも1個のクライアント計算機システム(以下、クラ イアント)と、それぞれにデータベースを備え該クライ アントからのアクセス要求に従って該データベースを検 索するサーバ計算機システム(以下、サーバ)と、ユー ザの要求するデータを収集する少なくとも1個のデータ 収集手段と、該データ収集手段で収集されたデータを格 納するデータベースと、該データ収集手段を介して各ク ライアントを所望のサーバに接続するネットワークとを 備え、該データ収集手段は、少なくとも1個のクライア ントを管理するクライアント管理部と、該クライアント からの要求を解析する問合せ解析部と、該問合せ解析部 での解析結果に基づいて前記ネットワークで接続される 少なくとも1個の前記サーバへのアクセス手順を決定す る通信制御部と、該クライアントからのレプリカ作成要 求を解析するレプリカ作成要求解析部と、解析した作成 要求に従ってレプリカを作成し、作成したレプリカの内 容と前記データベース上の格納位置とに関する情報を対 応づけたレプリカ管理テーブルを用い、前記問合せ処理 時には前記協調するデータ収集手段間でレプリカを共用 できるように該レプリカを管理するレプリカ作成管理部 とを有し、前記サーバは、協調する少なくとも1個の前 記データ収集手段から前記ネットワークを通して送信さ れてきた問合せ解析結果を受信する通信制御部と、前記 サーバ側のデータベースを検索して、受信した問合せ解 析結果に対する応答を作成する問合せ処理部とを有する データウェアハウスシステム。

【請求項25】前記レプリカ作成要求解析部は、前記レプリカ作成要求がデータの鮮度を指定する条件を有し、前記サーバでデータが更新されたときの更新時刻と現時刻との差が所定値よりも小さいならば、現時刻でのデータを前記データ収集手段内のデータとして扱う処理部を含む請求項9記載のデータウェアハウスシステム。

【請求項26】データウエアハウスに用いられるデータ収集装置であって、少なくとも1個のクライアントを管理し該クライアントの要求するデータを収集するためのクライアント管理部と、該クライアントからの問合せ要求を解析する問合せ解析部と、該解析された問合せ要求に含まれるレプリカ作成要求を解析するレプリカ作成要求に従って作成されるレプリカを格納するレプリカ用データベースと、解析された作成要求に従ってレプリカを作成し、作成したレプリカの内容と該レプリカ用データベース上の格納位置とに関する情報を対応づけたレプリカ管理テーブルを用いて該レプリカを管理するレプリカ作成管理部とを有する、データ収集装置。

10

50

【請求項27】前記レプリカ用データベースに、汎用の データベースマネージメントシステムを用いる請求項2 6記載のデータ収集装置。

【請求項28】データウエアハウスに用いられるデータ 収集方法であって、少なくとも1個のクライアントを管 理し該クライアントの要求するデータを収集するための クライアント管理処理と、

該クライアントからの問合せ要求を解析する問合せ解析処理と、

該問合せ要求に含まれるレプリカ作成要求を解析するレプリカ作成要求解析処理と、

解析された作成要求に従って作成されるレプリカを格納 するレプリカ用データベースと、

解析された作成要求に従ってレプリカを作成し、作成したレプリカの内容と該レプリカ用データベース上の格納位置とに関する情報を対応づけたレプリカ管理テーブルを用いて該レプリカを管理するレプリカ作成管理部とを有する、データ収集方法。

【請求項29】データウエアハウスに用いられる問合せ 処理方法であって、少なくとも1個のクライアントを管理し該クライアントの要求するデータを収集するための クライアント管理処理と、

該クライアントからの問合せ要求を解析する問合せ解析 処理と、

該問合せ要求に含まれるレプリカ作成要求を解析するレプリカ作成要求解析処理と、解析された作成要求に従ってレプリカを作成し、作成したレプリカの内容と該レプリカを格納するデータベース上の格納位置とに関する情報を対応づけたレプリカ管理テーブルを用いて該レプリカを管理するレプリカ作成管理処理と、前記解析された問合せ要求を、該レプリカ管理テーブルにより管理されたレプリカを用いて処理する問合せ処理とを有する、問合せ処理方法。

【請求項30】請求項28または29の方法を実行する ためのコンピュータプログラムを記録した記録媒体。

【請求項31】ユーザからの処理要求を受け付ける少な くとも1個のクライアント計算機システム(以下、クラ

イアント)と、それぞれにデータベースを備え該クライ アントからのアクセス要求に従って該データベースを検 索するサーバ計算機システム (以下、サーバ)と、各ク ライアントを所望のサーバに接続するネットワークと、 該ネットワークに接続されユーザの要求するデータを収 集する少なくとも1個のデータ収集手段と、該データ収 集手段で収集されたデータを格納するデータベースとを 備え、該データ収集手段は、少なくとも1個のクライア ントを管理するクライアント管理部と、該クライアント からの要求を解析する問合せ解析部と、該問合せ解析部 での解析結果に基づいて前記ネットワークで接続される 少なくとも1個の前記サーバへのアクセス手順を決定す る通信制御部と、該クライアントからのレプリカ作成要 求を解析するレプリカ作成要求解析部と、解析した作成 要求に従ってレプリカを作成し、作成したレプリカの内 容と前記データベース上の格納位置とに関する情報を対 応づけたレプリカ管理テーブルを用いて該レプリカを管 理するレプリカ作成管理部とを有し、前記サーバは、少 なくとも1個の前記データ収集手段から前記ネットワー クを通して送信されてきた問合せ解析結果を受信する通 信制御部と、前記サーバ側のデータベースを検索し、受 信した問合せ解析結果に対する応答を作成する問合せ処 理部とを有する、データウェアハウスシステム。

【請求項32】前記レプリカ作成管理部は、前記クライアントからのレプリカ作成要求を受け付けるためのプログラムを、ネットワークを介して受け取ったソフトウェア部品群を組み合わせて動的に作成するプログラム作成部を含む請求項31記載のデータウェアハウスシステム。

【請求項33】データウエアハウスに用いられる課金シ ステムであって、少なくとも1個のクライアントを管理 し該クライアントの要求するデータを収集するクライア ント管理部と、該クライアントからのレプリカ作成要求 を解析するレプリカ作成要求解析部と、解析した作成要 求に従ってレプリカを作成し、作成したレプリカの内容 と該レプリカを格納するデータベース上の格納位置とに 関する情報を対応づけたレプリカ管理テーブルを用いて 該レプリカを管理するレプリカ作成管理部とを有し、該 レプリカ作成管理部は、前記レプリカ作成要求と、前記 データ収集手段で利用可能な計算機資源およびサーバ側 で利用可能な計算機資源に基づき、該サーバと交渉を行 うことによって、レプリカ作成対象のデータと対価とし ての料金とを決定するデータ収集側交渉処理部と、該サ ーバで利用可能な計算機資源に基ずき、前記データ収集 側との間で前記料金を含むレプリカ作成条件に関する交 渉を行うサーバ側交渉処理部とを有する、課金システ

【請求項34】データウエアハウスに用いられる課金方法であって、少なくとも1個のクライアントを管理し該クライアントの要求するデータを収集するクライアント

管理部と、該クライアントからのレプリカ作成要求を解析するレプリカ作成要求解析部と、解析した作成要求に従ってレプリカを作成し、作成したレプリカの内容と該レプリカを格納するデータベース上の格納位置とに関する情報を対応づけたレプリカ管理テーブルを用いて該レプリカを管理するレプリカ作成管理部とを有し、該レプリカ作成管理部により、前記レプリカ作成要求と、前記レプリカ作成要求と、前記レプリカ作成要求と、前記データ収集手段で利用可能な計算機資源に基づき、該サーバと交渉を行うことによって、レプリカ作成対象のデータと対価としての料金とを決定するデータ収集側交渉処理と、該サーバで利用可能な計算機資源に基ずき、前記データ収集側との間で前記料金を含むレプリカ作成条件に関する交渉を行うサーバ側交渉処理とを実行する、課金方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、分散ネットワーク コンピューティング環境(以下、分散環境)におけるデータウェアハウスシステムとそこで用いられる問合せ処 理方法及びそのためのデータ収集方法と装置、さらに は、課金システム及び方法に関する。

[0002]

【従来の技術】計算機システムの低価格化による普及 と、高信頼なソフトウェアの出現、社会システムの効率 化への要望などから、さまざまな情報がオンライン化さ れ利用されつつある。例えば、企業活動においては、店 舗での売り上げ状況や、製品管理情報、顧客情報などの 各種業務データが計算機で処理されるようになってい る。これらの基幹業務で利用されていた計算機上のデー タを、基幹業務のみならず、商品の売れ行きの動向調査 や、顧客の嗜好分析などの他の目的で有効活用したいと いう要望から、データウェアハウスシステムが盛んに用 いられるようになっている。データウェアハウスについ ては、例えば、W. H. Inmon著、"Buildi ng the Data Warehouse Sec ond Edition"、John Wiley&S ons、Inc.、ISBN0-471-14161-5に、その構成方法、利用方法が説明されている。デー タウェアハウスシステムは、その名前の通り、データの 倉庫であり、基幹業務で利用される膨大なデータを蓄積 ・管理するために広まりつつある。。

【0003】近年、このデータウェアハウスで蓄積・管理されるデータに対して、さまざまな角度から検討を加えることによって、これまでは見過ごされていた新しい情報を得られることがわかってきた。例えば、あるスーパーマーケットで、売り上げデータを解析したところ、「週末に仕事帰りの男性がビールとおむつをまとめ買いする」という一見関係のなさそうな2つの商品間の関連が明らかとなり、この情報を利用してビールとおむつを50近い場所に並べることで売り上げを伸ばすことができた

という例がある。このように、これまでは見過ごされて いた有益な情報を、データの中から見つけ出す手法はデ ータマイニングと呼ばれる。

【0004】計算機の普及と並行する形で、インターネ ットに代表されるネットワーク技術の進歩も著しい。こ のネットワーク技術は、例えば、Robert Orf ali、Dan Harkey著、"Client/S erver Programming with JA VA and CORBA Second Editi on", John Wiley&Sons, Inc. ISBN0-471-24578-Xの第1節に説明さ れている、CORBA (Common Object Request Broker Architectu re)に代表される、分散ネットワーク基盤技術とを利 用することにより、各種の情報をネットワークを介して 利用することが可能となりつつある。

【0005】以上のような背景から、ネットワーク上に 存在する複数のデータベースやデータウェアハウス上の データを統合し、データマイニングなどの手法を利用す ることによって、これまでよりもさらに有用な情報を得 20 ようようとする試みが生まれるのは自然な成り行きであ る。データベースの統合利用については、例えばA.S heth、J. Larson著、" Federated

Database Systems for Man aging Distributed, Heterog eneous, and Autonomous Dat abases", ACM Computer Surv eys, Vol. 22, No. 3, pp. 183-23 6や、A. Sheth、G. Karabatis著、" Multidatabase Interdepend 30 encies in Industry", Proc. of 1993 ACM Sigmod, Vol. 2 2、pp. 483-486などに説明されているよう に、従来から学会を中心として異種データベース、連邦 データベース、多データベースなどの研究が盛んであ り、複数のデータベースの結合方式が数多く議論されて いるが、そのほとんどがデータの異種性を考慮して、い かにして相異なるデータを統合利用するかを中心とする 研究であった。

【0006】しかしながら、分散環境でデータウェアハ ウスシステムを構築しようとする場合には、そのデータ 規模が大きいこと、データに対する問合せ処理が従来の データベース検索処理と比較して複雑なことに起因する 性能上の多くの問題が顕れる。例えば、データ規模に関 しては、1998年3月現在で数TB(テラバイト;1 0の12乗バイト)級のデータウェアハウスが構築され ている。問合せ処理の複雑さに関しては、データウェア ハウス、データマイニングなどの意思決定支援をモデル 化し、業界で広く受け入れられている標準的なベンチマ -2" TPC BENCHMARK D (Decisi on Support) Standard Specif ication", Revision 1.2.2, T ransaction Processing Per formance Councilの問合せがその好適 な例となる。例えば、1TBの大規模データに対して、 前記TPC-Dの一連の問合せを実行した場合、199 8年5月現在の世界最高速コンピュータでも数十分から 数時間を要する。

12

【0007】データウェアハウスシステムの利用形態と しては、図11に示すように、データを蓄積・管理し、 記憶装置1105を管理し、問合せ処理を実行するサー バ1102に対して、クライアント1101が処理を依 頼し、結果を受け取るというクライアントーサーバ型が 一般的である。

【0008】ところが、図14に示すように、不特定多 数の利用者(クライアント)1401~1402が、ネ ットワーク1405を介して不特定多数のデータウェア ハウスやデータベースなどのサーバ1403~1404 に問合せ処理を依頼し(1406)その結果を得る(1 407)というような、分散環境におけるクライアント ーサーバ型の利用形態を想定すると、前述の問合せ処理 の負荷の高さから、不特定多数のクライアントからの要 求を受け付けるサーバの負荷が高くなり、クライアント からの解析要求に対する処理が遅延することは容易に想 像できる。

【0009】複数のサーバのデータを解析処理の対象と する場合には、クライアントーサーバ型のデータウェア ハウスシステムの拡張として、図12に示すようにサー バの位置情報を管理するモジュール1202がクライア ント1201からの問合せ1207を、サーバ位置情報 1203を利用してネットワーク1204経由で、サー バ1205~1206に転送し、問合せ処理結果120 8がクライアントに返されるという方式が考えられる。 例えば、INTERSOLV社のVirtualDat a Warehouse System(以下、VD W)がその好適な実現例である。VDWがサーバ位置を 管理することにより、クライアント自らは意識すること なく、複数のサーバデータをうまく取り扱うことができ る。ところがVDWは前記分散環境におけるクライアン トーサーバ型のデータウェアハウスシステムと同様に、 問合せ処理時のサーバ負荷が高くなってしまい、分散環 境におけるデータウェアハウスシステムの好適な実現例 とは言いがたい。

【0010】分散環境において複数のデータベース、も しくはデータウェアハウスに対する問合せを処理するた めの方式が、特開平8-286960号公報に開示され ている。本方式はクライアントの処理負荷を軽減するた めにクラスタサーバに問合せを転送する。クラスタサー バは問合せに応じて適切なデータベースに問合せを転送 50 し、該データベースから得られた結果を統合してクライ

アントに返す。本方式では、問合せは結局サーバに転送されるため、サーバの負荷削減は不可能である。

【0011】サーバ負荷削減と処理時間短縮という課題に関しては、例えば図13に示すように、サーバ1305~1306のデータ1307~1308をクライアント側のモジュール1309にコピーし(処理1311、1312)、そのコピー1310に対して問合せ1313を発行し、結果1314を得るという方式がある。以下、このサーバデータのコピー1310をレプリカと呼ぶことにする。レプリカに対して問合せ処理を実行することにより、サーバ1305~1306での問合せ処理を避けることができ、サーバ負荷を削減できるとともに、ネットワークを介したサーバへのアクセスを回避できることにより、問合せ処理時間を短縮できる。

【0012】ところが、分散環境で複数のサーバを対象 にしてレプリカを作成しようとする場合には、単純な方 法ではクライアント側でレプリカを格納するために大規 模な記憶装置1315が必要となる。例えば、300G B(ギガバイト; 10の9乗バイト)程度のデータを持 つサーバ10台を統合利用しようとするクライアントは 単純計算で300GB×10台=3TBもの記憶装置を 準備する必要があり、現状の技術ではこの大規模な記憶 装置をクライアント側で準備することは不可能に近い。 また、レプリカ作成時に大量のデータをネットワーク経 由でサーバからクライアントへ転送するため、ネットワ ークへ大きな負荷がかかってしまう。さらに、レプリカ を作成した後で、サーバ側のデータが更新された場合に は、対応するレプリカも更新する必要があり、この更新 処理コストはレプリカの大きさに比例するため、更新処 理のためのコストも無視できなくなってしまい、本方式 も分散環境におけるデータウェアハウスシステムの好適 な実現例とは言いがたい。

【0013】 これに対して、A. Keller、J. B asu著、"A Predicate-based C aching Scheme for Client-Server Database Architect ures", The VLDB Journal, Vo 1.5、No.1、pp.35-47に記載されている ように、レプリカを作成するのではなく、問合せとその 問合せ処理結果をキャッシュし、新たな問合せに対して は、キャッシュされた結果を再利用して処理することに よって、サーバ負荷の削減、問合せ処理時間の短縮を行 う方式が提案されている。本方式は問合せ結果の再利用 率が高い場合にはサーバ負荷削減、問合せ処理時間の短 縮に大きな効果があるが、分散環境におけるデータウェ アハウスを考えた場合には、対象となるデータ規模とク ライアント側で準備できる記憶装置の規模の差が極めて 大きいため、キャッシュされているデータの再利用率が 極めて低くなってしまい、効率が悪いという欠点があ る。

【0014】サーバのファイルをネットワーク経由で取得し、ユーザに提供するための情報処理装置及びシステム及びその制御方式が特開平9-297702号公報に開示されている。本方式では、システムがユーザからファイル参照要求を受け取った時点でレプリカを作成し、データウェアハウスシステムにおいて、ユーザから問合せが発行された場合に、最初はサーバに検索を依頼する必要が出てくるため、最初の問合せの応答時間の短縮は不可能である。さらに、本方式ではレプリカの作成単位がファイルとなっているため、データベースの問合せ条件に合致したレコードあるいはオブジェクト単位のレプリカ作成は困難である。

【0015】サーバにおけるデータの更新をクライアン ト(本願発明における、後述のデータ収集手段に対応) に伝播するための方式に関しては、サーバが例えば1時 間毎などの一定の時間間隔で、あるいはサーバデータの 更新が起こる毎にクライアントに向けてデータを送信す るという、サーバ主導のPUSH方式と、クライアント が一定の時間間隔あるいは必要となった時にサーバにデ ータを取得しに行くという、クライアント主導のPUL L方式がある。ところが、PUSH方式のうち、クライ アント個別にサーバがデータを配送する方式ではサーバ の負荷が高くなるという問題があり、サーバがデータを ブロードキャストあるいはマルチキャストして各クライ アントが必要なデータのみを受け取るという方式ではク ライアントが適切なタイミングでデータを取得すること が困難になるという問題があるので、PUSH方式のみ では分散環境における効率的なデータ配送は困難であ る.一方、PULL方式では、サーバのデータが更新さ れた場合にはすぐにクライアントのデータも更新する必 要があるような制約が厳しい応用を考えた場合にはクラ イアントは頻繁にサーバのデータをチェックする必要が あるが、多数のクライアントが処理要求を頻繁に発行す るとサーバにおいてこれらの処理要求を処理するための 負荷が高くなってしまうという問題があり、PULL方 式のみでも分散環境における効率的なデータ配送は困難 であることがわかる。PUSH方式とPULL方式を組 合せて利用する方式については、例えばC. Pu、L. Liu著、"Update Monitoring:

40 The CQ Project"、Lecture Notes in Computer Scienc e、Vol. 1368、ISSN 0302-974 3、pp. 396-411(以下、CQ)に説明されている。CQでは、クライアントからのトリガ条件を含んだ問合せをCQサーバ上に登録し、最初はクライアント主導のPULL方式、次回からは問合せに含まれるトリガ条件に応じてサーバ主導のPUSH方式でデータ転送を行うが、CQでは問合せごとにPUSH方式、PULL方式を指定できるわけではないため、結局データ転送50 はサーバ主導のPUSH方式となってしまい、サーバ負

15

荷が高くなるというPUSH方式の問題が現れる。 【0016】

【発明が解決しようとする課題】データベースやデータウェアハウスなどのサーバが多数存在し、不特定多数のクライアントがこれらのサーバにネットワークを介してアクセスし、サーバ上のデータを統合利用して有益な情報を得ようとする場合に、サーバに問合せを転送する方式では、サーバにかかる負荷の増大、ネットワークへの依存度の高さ、問合せへの応答時間の増大が問題となり、クライアント側にレプリカを作成する方式では、大り、クライアント側の記憶装置容量の増大、レプリカの更新処理コストの増大が問題となっていた。また、キャッシュを利用する方式では、ヒット率が低くなるため、キャッシュされているデータの再利用率が極めて低くなり、結果として分散環境における効率的なデータウェアハウスシステムの構築は困難であるという問題があった。

【0017】本発明の目的は分散環境での効率の良いデータウェアハウスシステムとそこで用いられる問合せ処理方法及びそのためのデータ収集方法と装置を提供することである。

20

【0018】さらに具体的には、第1の目的はサーバ負荷の削減であり、第2の目的はネットワーク依存度の低減であり、第3の目的は問合せへの応答時間の短縮であり、第4の目的はネットワーク負荷の削減であり、第5の目的はクライアントの記憶容量の削減であり、第6の目的はレプリカの更新処理コストの削減であり、第7の目的はレプリカのヒット率の向上である。

[0019]

【課題を解決するための手段】上記第1~第3の目的を 達成するため、本発明ではクライアントの問合せ処理に 用いるサーバデータのレプリカを作成・管理するデータ 収集手段を設け、クライアントの問合せ処理を可能な限 りデータ収集手段のレプリカを用いて実行する。データ 収集手段において問合せ処理を実行することによって、 サーバへの問合せ転送が少なくなり、第1の目的である サーバ負荷が削減できる。また、サーバデータのレプリ カをデータ収集手段で作成することにより、サーバへの ネットワークが不調となった場合にも該データ収集手段 内のレプリカを用いて問合せを処理することが可能とな 40 り、第2の目的であるネットワーク依存度が低減でき る。さらに、多くのクライアントからアクセスされるた めに負荷が高くしかも大量のデータを管理するために問 合せ処理コストの高い (課金システムでは、料金の高 い)サーバにおいて問合せを処理するのではなく、限ら れた数のクライアントからの問合せを必要なデータのみ のレプリカを用いてデータ収集手段において処理するこ とにより、第3の目的である問合せ応答時間が短縮でき

【0020】問合せ処理を更に具体的に説明すると、前 50

記データ収集手段はクライアントからの問合せが、自デ ータ収集手段で処理可能か、または協調する他データ収 集手段で処理可能か、またはサーバへの転送が必要かを 判断し、自データ収集手段、または協調する他データ収 集手段で処理が可能な場合には、該当のデータ収集手段 で問合せを処理する。協調データ収集手段を用いること により、データ収集手段で処理可能な問合せが増加し、 前記第1~第3の目的達成に寄与する。さらに、前記サ 一バへの前記問合せの転送が必要だと判断された場合に も、該問合せのうち自データ収集手段および協調する他 データ収集手段で利用可能なレプリカで処理しきれない 部分だけをサーバに転送することにより、サーバで処理 するデータ量が少なくなり、サーバ負荷が削減できるだ けでなく、サーバからクライアントに返される結果デー タも少なくなるため、第4の目的であるネットワーク負 荷が削減できる。

【0021】さらに、単純にレプリカを作成した場合に 生じる前記課題を解決して前記第4~第6の目的を達成 するため、データの共有が可能なクライアントをグルー プ化し、グループ化したクライアント集合に対してレプ リカを作成し、該レプリカをクライアント間で共有する と共に、必要に応じて自データ収集手段は、協調する他 データ収集手段と連係する。レプリカを共有することに より、サーバからデータ収集手段に転送されるデータ量 が削減できるため、ネットワーク負荷が削減できる。本 発明ではデータ収集手段においてレプリカを作成するた め、第5の目的であるクライアントが必要とする記憶容 量を削減できることは無論のこと、データ収集手段間で のレプリカ共有により、データ収集手段における記憶容 量も削減できる。また、レプリカの共有により、システ ム全体としてのレプリカの量が削減できるため、第6の 目的であるレプリカの更新処理コストも削減できる。

【0022】レプリカ作成に際しては、ユーザからクラ イアントを介して与えられるデータの精度、鮮度、およ び優先度などのデータの質に関する条件と、収集するデ ータの範囲に関する条件とを含むレプリカ作成要求を受 け付けて該要求を保持し、記憶装置容量、CPU性能な どの該データ収集手段が利用可能な資源量を考慮しなが ら、データを供給するサーバと交渉処理を行うことによ って、前記レプリカ作成要求の一部あるいは全部を満足 するレプリカを作成する。レプリカ作成要求を、ユーザ から与えてもらうことにより、ユーザの意図するデータ の収集が可能となり、第7の目的であるレプリカのヒッ ト率を向上できる。また、レプリカを作成する際にデー タの質を調整することにより、データ収集手段の計算機 資源に応じた適切なサイズのレプリカを作成でき、第4 の目的であるネットワーク負荷の削減、第5の目的であ るクライアント及びデータ収集手段の記憶装置容量の削 滅、第6の目的であるレプリカの更新処理コストの削減 ができる。

【0023】レプリカの更新処理においては、クライアント主導のPULL手法とサーバ主導のPUSH手法を組み合わせて用いることにより、クライアントのデータに対する要求を考慮しながら、サーバの負荷を削減でき、レプリカ更新時のサーバ負荷を削減できる。これにより第1の目的が達成できる。

[0024]

【発明の実施の形態】図1に、本発明によるデータウェアハウスシステムの好適な実現例を示す。クライアント103、104は内部ネットワーク128を介してデー 10タ収集手段1(101)に接続される。

【0025】内部ネットワーク128は、イーサネッ ト、光ファイバ、FDDIで接続されるローカルエリア ネットワークであってよく、クライアントはHitac hi FLORAなどのパーソナルコンピュータ、Hi tachi 3050クリエイティブワークステーショ ンなどの任意のコンピュータ・システムでよい。データ 収集手段1は複数のクライアントをグループ化して管理 し、クライアントから発行されるレプリカ作成要求、お よび問合せを受け付け、レプリカ作成要求をレプリカ作 成要求解析部106へ、問合せを問合せ解析部109に 転送するクライアント管理部105と、クライアントか らのレプリカ作成要求に対して実際にレプリカを作成す るか否かを決定し、レプリカを作成する場合には、作成 するレプリカに関する情報であるレプリカ記述をレプリ カ作成管理部107に転送するレプリカ作成要求解析部 106と、レプリカ管理テーブル108を参照しながら レプリカ123を記憶装置112に格納・管理するレプ リカ作成管理部107と、クライアントからの問合せを 解析する問合せ解析部109と、クライアントからの問 合せがデータ収集手段1で処理できる場合に該問合せを 処理する問合せ処理部127と、ネットワーク113を 介してサーバや他のデータ収集手段との通信処理を管理 する通信制御部110とを含む。さらに高度な処理を行 わせるため、データ収集手段にはデータ収集手段交渉処 理部111を備えるようにしても良い。該データ収集手 段交渉処理部については後述する。データ収集手段は、 クライアントと同様に任意のコンピュータ・システムで よく、記憶装置112は磁気記憶装置、光ディスク装 置、磁気テープなどでよい。ネットワーク113は前記 ローカルエリアネットワークでも、地理的に分散された 複数のサイトを接続する広域エリアネットワークでもよ 61.

【0026】サーバ1(114)はデータ収集手段からのレプリカ作成要求や問合せを受け付ける通信制御部115と、問合せを処理する問合せ処理部117と、データ収集手段へ配送するデータを管理する配送データ管理部118と、配送データ管理部が参照する配送データ管理テーブル120とを含む。さらに高度な処理を行わせるため、サーバ交渉処理部116および負荷管理部11

9を備えるようにしても良いが、これらについては後述する。サーバもデータ収集手段と同様に任意のコンピュータ・システムでよく、サーバデータ124を格納する記憶装置121は磁気記憶装置、光ディスク装置、磁気テープ、CD-ROMなどの任意の記憶装置、あるいはこれらの記憶装置の組み合わせでよい。さらに、サーバデータおよびデータ収集手段のレプリカデータの管理はファイルシステム、あるいはHITACHI HiRD Bなどの汎用のデータベースマネージメントシステムで行って差し支えない。

【0027】なお、前記データ収集手段内のクライアン ト管理部、前記レプリカ作成要求解析部、前記レプリカ 作成管理部、前記問合せ処理部、前記通信制御部、及び 前記データ収集手段交渉処理部、ならびに前記サーバ上 の通信制御部、前記問合せ処理部、前記サーバ交渉処理 部、前記負荷管理部、及び前記配送データ管理部は、専 用のハードウエアとして構成されるばかりでなく、それ ぞれデータ収集手段内の記憶装置112、ならびに前記 サーバ内の記憶装置121にローカルに格納されたプロ グラムであったり、あるいはネットワーク上のプログラ ムを格納するサーバからダウンロードしたプログラムで あってよい。異種分散環境において、サーバからダウン ロードしたプログラムを安全に実行するしくみについて は、例えば、Mary Campione、Kathy Walrath著、"The Java Tutor ial", Addison-Wesley, ISBN 0-201-63454-6の4節で説明されているよ うなプログラミング言語(以下、インターネットプログ ラミング言語)を利用できる。

【0028】特に、クライアントの好適な実施例としてはHitachi FLORAなどのパーソナルコンピュータ、Hitachi 3050クリエイティブワークステーションなど任意のコンピュータシステム上で、マイクロソフト社のインターネットエクスプローラ、ネットスケープ社のネットスケープナビゲータなどのウェブ・ブラウザを用いる形態が考えられるが、この場合には前記インターネットプログラミング言語を用いて作成したプログラムモジュールをブラウザにダウンロードすることにより、クライアントプログラムの動的な変更が可能となる。

【0029】なお、本実施例ではクライアントが内部ネットワークを介して直接的にデータ収集手段1~nに接続されている例を示したが、図18に示すようにクライアントがLANやインターネットを介してデータ収集手段に接続されている場合においても本発明が有効であることはいうまでもない。

【0030】本発明のさらに具体的な特徴は、(1)データ収集手段内にグループ化したクライアントで共有が可能な部分的レプリカを作成する。(2)レプリカの作成にはユーザからのレプリカ作成要求を受け付け、サー

50

バとの交渉処理によって、実際にレプリカを作成するデ ータを決定し、その内容を記述したレプリカ記述を作成 ・管理する。(3)レプリカ作成要求にはデータの範囲 に関する条件 (データ領域条件) だけではなく、データ の質に関する条件(データ品質条件)を含む。(4)レ プリカ更新には、サーバ側で保持する配送データ管理テ ーブルを利用して、サーバ主導のPUSH手法、クライ アント主導のPULL手法を組合せたデータ転送方式を 用いる。(5)自データ収集手段内のレプリカを用いて 処理可能な問合せは該自データ収集手段のレプリカを用 いて処理し、逆に、不可能な問合せは、処理が可能な他 データ収集手段、もしくはサーバに転送し問合せを依頼 する、という5ポイントにまとめることができる。以下 それぞれについて、例を用いながら説明する。

【0031】(1)従来技術では、図14で示すような 単純なクライアントーサーバ形態では、分散環境におけ るデータウェアハウスシステムの実現は困難であると述 べた。そこで、本発明ではデータの共用が可能なクライ アントをまとめて管理するデータ収集手段を設ける。こ のデータ収集手段を利用することにより、クライアント 側に重複する冗長なレプリカの作成を抑制でき、無駄な サーバへのアクセスを防止できるので、サーバへかかる 負荷を軽減できる。例えば、図15において、クライア ント1 (1501) は売上げが10000円以上の商品 売上表のデータ(1503)を必要とし、クライアント 2(1502)は売上げが5000円以上の前記商品売 上表のデータ(1504)が必要とする。商品売上げデ ータ1509はサーバ1505に格納されているとする と、クライアント1、2はそれぞれ該サーバからデータ を取得する必要がある。つまり、サーバにはクライアン ト1と2の両方からの問合せによる負荷がかかる。とこ ろが、本発明のデータ収集手段1506を設置し、該デ ータ収集手段がクライアント1および2のレプリカ作成 要求を保持し、その条件の和集合である、「商品売上げ が5000円以上のデータ」(1507)をレプリカ記 述として採用してそのデータをサーバから取得し、レプ リカ1508を作成すれば、クライアント1、2の問合 せはデータ集手段のデータを用いて処理できるため、ク ライアント1、2のサーバへのアクセスを省くことがで き、サーバ負荷およびデータ転送によるネットワーク負 荷を削減することができる。また、データ収集手段の記 憶装置1610の容量の制約、あるいはデータ収集手段 1606のCPU処理能力の制約、あるいはネットワー クを転送するデータ量の制約から、クライアント1およ び2が要求するレプリカ作成要求の和集合が保持できな い場合には、図16に示すように、クライアント1(1 601)とクライアント2(1602)のそれぞれのレ プリカ作成要求(1603、1604)から、その条件 の積集合である「商品売上げが10000円以上のデー タ」(1607)をレプリカ記述としてそのデータをサ ーバから取得し、レプリカを作成すればクライアント1 からの処理要求がレプリカ作成要求を満たす場合には、 全ての処理要求をレプリカを用いて処理でき、クライア ント2についてもレプリカを用いて処理できない処理要 求つまり「商品売り上げが5000円以上10000円 未満のデータ」を参照する問合せのみをサーバに転送す ればよく、サーバ負荷およびネットワーク負荷を削減す ることができる。図15、16を用いて説明したサーバ 負荷削減、ネットワーク負荷削減の効果は、クライアン ト数が多くなるほど大きくなることは明らかである。

【0032】(2)レプリカ作成要求の受け付けと、レ プリカ作成方法について図1および図2および図8を用 いて説明する。データ収集手段101がクライアント1 03~104からのレプリカ作成要求(レプリカ作成要 求に関しては(3)で説明する)を受けつけた場合(処 理202)には、レプリカ作成要求解析部106がその 要求を解析し(処理203)、レプリカ作成管理部10 7と通信することにより、内容を図8に示すレプリカ管 理テーブル108を参照する(処理204)。レプリカ 管理テーブルは、作成されるデータの領域に関するデー 夕領域条件801と、データの品質に関するデータ品質 条件802のエントリを含む。この2つのエントリをレ プリカ記述803と呼ぶ。一つの前記レプリカ記述のエ ントリに対し、該レプリカが格納されているデータ収集 手段名を記述するレプリカ位置情報804と、該レプリ カのデータ源であるサーバ名を記述するサーバ位置情報 805と、該レプリカのメンテナンス条件であるデータ 配送条件806とで構成される。例えば図8の1番目の エントリ807は、注文表に格納されているレコードの うち、価格が10000円以上のレコードの、注文番号 と、価格と、顧客番号の3つのカラムを取出したデータ のレプリカがデータ収集手段1にあり、該レプリカの元 データはサーバ1であり、サーバ1からは13:00に PUSH手法でデータが配送され、レプリカがメンテナ ンスされることを表している。但し、図8の2番目のエ ントリにおけるデータ配送方法で、 {1:00、13: 00}、PUSHという記述は、1:00と13:00 の両方の時刻にPUSH手法でデータが配送されること を表す。

20

【0033】要求されたレプリカが自データ収集手段内 の既存のレプリカから作成可能な場合(判定処理205 でYesが選択された場合)には、新たなレプリカ作成 を行わずにレプリカ作成処理を終了する。例えば、レプ リカ管理テーブルが図8に示されるような場合で、新た なレプリカ作成要求が図19の1番目のエントリ190 1であるとすると、該レプリカ作成要求は図8の807 に示される、データ収集手段1内にある既存のレプリカ を用いれば処理でき、判定処理205はYesとなる。 【0034】要求されたレプリカが自データ収集手段内

の既存のレプリカ123から作成不可能な場合(判定処 50

理205でNoが選択された場合)には、要求するレプリカが協調するデータ収集手段102の既存のレプリカ126から作成可能かどうかを判定する(判定処理208でYesが選択された場合)には、自データ収集手段内にさらにレプリカを作成するかどうかを判定する(判定処理216)。自データ収集手段内には重複してレプリカを作成しない場合(判定処理216でNoが選択された場合)には、レプリカ作成を行わずにレプリカ作成処理を終了する。自データ収集手段内に重複してレプリカを成立は、レプリカ作成を行わずにレプリカ作成処理を終了する。自データ収集手段内に重複してレプリカを成する場合(判定処理216でYesが選択された場合)には、クライアントから要求された条件で、レプリカを協調データ収集手段102のレプリカから作成し(処理215)、レプリカ作成処理を終了する(219)。

【0035】例えば、レプリカ管理テーブルが図8に示すような場合で、新たなレプリカ作成要求が、図19の2番目のエントリ1902であるとすると、データ収集手段1内の既存のレプリカでは新たなレプリカ作成要求を処理できないが、図8の808に示される、データ収集手段2内のレプリカを用いれば、該新レプリカ作成要求を処理できる。このような場合、データ収集手段1の記憶装置に該レプリカを作成する余裕がある場合には、データ収集手段2内のレプリカからデータ収集手段1内に新たにレプリカを作成する。また、データ収集手段1に対するクライアントからの該レプリカ作成要求の優先度が高い場合には、データ収集手段1内の優先度の低いレプリカを消去して該レプリカ作成要求に従うレプリカを作成する。

【〇〇36】既存のレプリカから新たなレプリカ作成要 求に基づくレプリカが作成できるかどうかは、既存のレ プリカの内容を記述するレプリカ管理テーブルと、新た に与えられたレプリカ作成要求を比較することによって 判断する。つまり、データ収集手段はレプリカ作成要求 を保持し、該レプリカ作成要求の集合と、該レプリカ作 成要求の組合せから生成されているレプリカ記述に対し て、新たなレプリカ作成要求が届いた場合には、該デー 夕収集手段は該レプリカ作成要求を保持し、該レプリカ 作成要求と前記レプリカ管理テーブルのエントリとを比 較し、同値関係、包含関係を決定する。例えば、先の例 では図8に示されるレプリカ管理テーブルの各エントリ に対して、図19で示される新たなレプリカ作成要求が 与えられた場合、エントリ1902で表される新レプリ カ作成要求は、エントリ808で表される既存のレプリ カに包含されるのは自明である。なお、本実施例では、 レプリカ作成要求が非常に単純な場合を想定したが、さ らに一般的な場合についても、例えば、Jeffrey D. Ullman著、"PRINCIPLES OF DATABASE AND KNOWLEDGE-B ASE SYSTEMS", VOLUME II, CO MPUTER SCIENCE PRESS, ISBN 50 0-7167-8162-X、第14章"Optim izationfor Conjunctive Queries"は、"Query Equivalence、Query Containment"と呼ばれる方式を用いることにより、条件間の同値関係、包含関係を調べる方法が開示されている。該判定方式を利用することにより、さらに一般的な場合についても、本発明によるレプリカ管理テーブルを用いたレプリカ管理が実現できる。

【0037】クライアントから要求されたレプリカが自データ収集手段内の既存レプリカからも、協調データ収集手段内の既存のレプリカからも作成できない場合(判定処理208でNoが選択された場合)には、サーバとの交渉処理を行う(処理211)。この交渉処理の結果、データ収集手段およびサーバの双方が承諾できるレプリカ作成条件が存在しなかった場合(判定処理212でNoが選択された場合)には、レプリカ作成を行わずにレプリカ作成処理を終了する(219)。交渉処理の結果、双方が承諾できるレプリカ作成条件が存在した場合(判定処理212でYesが選択された場合)には、双方が承諾したレプリカ作成条件に従ってレプリカを作成し(処理215)、レプリカ作成処理を終了する(219)。

【0038】ステップ211の交渉処理について図1お よび図3を用いて説明する。まずレプリカ作成要求がデ ータ収集手段101からサーバ114に転送される(処 理302)と、そのレプリカ作成要求をサーバが受け入 れる場合(判定処理303でYesが選択された場合) には、レプリカ作成条件(課金システムでは、料金)を データ収集手段が要求したレプリカ作成条件とし(処理 310)、作成された条件に基づいてデータ収集手段の レプリカ作成管理部107がレプリカ管理テーブル10 8と、サーバの配送データ管理部118が配送データ管 理テーブル120を更新して、交渉処理を終了する(3 11)。データ収集手段から転送されたレプリカ作成要 求をサーバが受け入れられない場合(判定処理303で Noが選択された場合)で、サーバからデータ収集手段 に対して提示できる新しい条件が存在しない場合 (判定 処理312でNoが選択された場合)には、レプリカ作 成要求に関する情報を設定することなく交渉処理を終了 する(311)。データ収集手段から転送されたレプリ 力作成要求をサーバが受け入れられない場合(判定処理 303でNoが選択された場合)で、サーバからデータ 収集手段に対して提示できる新しい条件が存在する場合 (判定処理312でYesが選択された場合)には、サ ーバは新しい条件をデータ収集手段に転送する(処理3 06)。データ収集手段が、サーバが提示した条件を受 け入れる場合(判定処理307でYesが選択された場 合)には、新しい条件をレプリカ作成条件として(処理 310)、データ収集手段側のレプリカ管理テーブルお

よびサーバ側の配送データ管理テーブルを更新して、交 渉処理を終了する(311)。データ収集手段が、サー バが提示した条件を受け入れられない場合(判定処理3 07でNoが選択された場合)には、レプリカ作成要求 に関する情報を設定することなく交渉処理を終了する。

【0039】交渉処理の具体例を図1および図10を用 いて説明する。クライアント103~104からのレプ リカ作成要求が図10(A)に示すような条件であった とする。まずデータ収集手段1(101)はレプリカ作 成要求1001をネットワーク113を介してサーバ1 (114)に転送する。サーバ1は負荷管理部119で 管理される現在の自システムの負荷から、該レプリカ作 成要求を受け付けた場合の自システムの負荷を予測し、 その予測値がある閾値以下の場合には該レプリカ作成要 求を受け付け、図10(B)に示すように、前記データ 収集手段に受け付けという応答(1003)を返し、該 レプリカ作成要求がレプリカ作成条件となって交渉処理 は終了する。これに対して、レプリカ作成要求1002 がサーバm(122)に転送された場合で、前記負荷予 測の結果、サーバmが作成要求1002に示される条件 20 でのレプリカ作成要求を受け付けられないが、作成要求 1004に示されるような新条件であれば受け付け得る という場合には、サーバmはデータ収集手段1に条件付 受け付けという応答と、サーバで生成した新条件を返 す。データ収集手段1は該新条件をレプリカ作成要求を 発行したクライアント103あるいは104に返し、ク ライアントが該新条件を受け付け得る場合には、該新条 件をレプリカ作成条件としてデータ収集手段側のレプリ カ管理テーブルおよびサーバ側の配送データ管理テーブ ルを更新して、交渉処理を終了する。

【0040】自システムの負荷計測と、前記レプリカ作 成要求を受け付けた場合の負荷予測については、以下の ような実施例が考えられる。一般的にマルチタスクのオ ペレーティングシステムは"run queue"と呼 ばれる実行可能なプロセスの待ち行列を持ち、この行列 の平均待ち行列長の時間平均をロードアベレージと呼 ぶ。そこで、例えばサーバは自システムのロードアベレ ージしを自システムの負荷とみなし、前記新レプリカ作 成要求を受け付けた場合の自システムの負荷をL+1と 見積もり、該予測負荷がある閾値Lmax以下の場合(つ まりL+1≤LMAX)には前記レプリカ作成要求を受け 付ける。また、ロードアベレージを計測不可能なサーバ の場合には、一定時間あたりの平均ジョブ数Nを自シス テムの負荷とみなし、前記新レプリカ作成要求を受け付 けた場合の自システムの負荷をN+1と見積もり、該予 測値がある閾値Nmax以下の場合(つまりN+1≤ Nmax)には前記レプリカ作成要求を受け付けるという 実施例が考えられる。

【0041】(3)まず、レプリカ作成要求について説 明する。例えば、図15に示す実施例においては、クラ 50

イアント1、2は商品の売上げデータを収集し、解析を 行う。データマイニングにおいては、例えばあるクライ アントでは東京都のみの売上げデータを解析対象とする というように、解析対象となるデータは何らかの制約に 基づいている場合が多い。この制約は、クライアントを 用いて解析を行おうとする人間の意図に基づいており、 この意図を計算機が自動的にくみとるのは現状では困難 であり、無駄も多い。そこで本発明では、クライアント に、アクセスするデータに関するレプリカ作成要求をユ ーザがシステムに与えられるようなインタフェースを設 ける。該インタフェースの実装は、データ収集手段、サ ーバの場合と同様に、図15のクライアント1501、 1502上にローカルに格納されたプログラムである か、あるいはネットワーク上のプログラムを格納するサ **ーバからダウンロードしたプログラムであってよい。該** クライアントの該インタフェースを利用してユーザから 発行されたレプリカ作成要求に従って、データ収集手段 1506にクライアントが共用可能なレプリカ1508 が作成される。

【0042】前記レプリカ作成要求は、図6に示すよう に、データの範囲を示すデータ領域条件(601)と、 データの質を示すデータ品質条件(603)と、データ の配送方法を示すデータ配送条件(604)とを含む。 データの質に関する条件には、例えばサーバで更新済み のデータも、レプリカでは更新前のデータを1時間以内 は最新データであるとみなすというような鮮度条件60 5、注文表の注文番号に対する10%のサンプルをレプ リカ対象データとする精度条件606、注文表の価格の 上位10傑のデータを対象とするというような優先度条 件607を含む。但し、従来の問合せ言語との互換性を 考慮し、該レプリカ作成要求はデータの質に関する条件 を含まない記法も許すことにする。

【0043】レプリカ作成要求が鮮度条件を含まないと きにクライアントが最新のデータを要求した場合には、 必ずサーバのデータをチェックする必要があることと し、レプリカ作成要求が精度条件を含まない場合は、精 度は100%とすることとし、愛先度条件を含まない場 合は全ての順位に対するデータを求めることとする。精 度条件については、図7に示すように、データのタイプ に応じて、関係データベースレコードに対するサンプリ ング、フィールド切り出し、文書に対する要約作成、キ ーワード切り出し、静止画像に対する可逆、非可逆圧 縮、輪郭抽出、色数削減、解像度削減、サイズ縮小、動 画像に対するフレーム数削減、フレーム内画像圧縮、音 声に対する音質調整、文字データへの変換などの各種方 法の適用形態が考えられる。

【0044】データ品質条件をレプリカ作成要求に含む ことによって、レプリカのサイズを小さくすることがで きる。精度の調整に関しては、特開平09-02586 3号公報「データベース処理システムにおける集計結果

10

推定方式」に開示されている方式を用いることにより、 小規模のサンプリングデータで高精度の結果推定が行え るため、データウェアハウスシステム構築には非常に有 効であることがわかる。また、鮮度条件を用いることに より、分散システムで議論の多い更新の問題を柔軟に取 り扱うことが可能となる。

【0045】例えば、図17に示すように、鮮度に関する制約が1日と指定されている場合で、レプリカの前回の更新時刻が1997年10月23日の6:00であり、現在の時刻が同年10月24日の22:00であるとする。実際のサーバ上のデータはこの間も更新されている可能性があるが、鮮度に関する制約が1日として与えられている場合には、現時刻のデータDa(Tc)を前回更新時刻のデータDa(Tr)とみなすことにより、サーバのデータが更新される毎にネットワークを介したデータ転送が行われることを防ぎ、ネットワーク負荷削減が可能となる。もちろん、サーバデータが更新された時にすぐに更新が反映される必要があるような利用形態に対しては、鮮度条件を指定しないようにすればよい。

【0046】さらに、図6に示すような優先度に関する制約607を適用するとデータの転送量が削減できる。この制約607は注文表の価格の上位10傑をレプリカの対象とするという指定であり、注文表全体のレプリカを作成する場合と比較して転送データ量は遥かに少なくなる。

【0047】(4)レプリカ更新時のデータ配送条件について、図1および図5を用いて説明する。サーバ1(114)の管理するデータ124が更新された場合(処理502)には、サーバの配送データ管理部118は配送データ管理テーブル120を参照し(処理503)、更新されたデータが配送データ管理テーブルに登録されていない場合(判定処理504でNoが選択された場合)には、データの配送を行うことなく更新処理を終了する(506)。更新されたデータが配送データ管理テーブルに登録されている場合(判定処理504でYesが選択された場合)には、配送管理テーブルのデータ配送条件に従って、データ配送先に該当するデータを配送し(処理505)、更新処理を終了する。

【0048】レプリカ更新処理の具体例を、図1および 図9を用いて説明する。サーバ1(114)は記憶装置 40 121に注文表データ124を格納している。該注文表 に新しい注文データ907が挿入されたとする。配送データ管理部118は、該更新データを配送データ管理テーブルと照合し、該更新データが配送データ管理テーブルのエントリ905、および906を満たしているため、該更新データをエントリ905にしたがって、データ収集手段1に13:00にサーバ主導のPUSH手法で、エントリ906にしたがって、データ収集手段2に 1:00と13:00にサーバ主導のPUSH手法で記 送する。13:00のデータ配送の際には、サーバ1は 50

マルチキャストを行うことにより、データ収集手段1とデータ収集手段2のためのデータ配送を一括して行うことができるため、サーバ負荷およびネットワーク負荷が削減できる。さらに進んで、もしもエントリ906のデータ配送条件が11:00から15:00の間に1度とか、一日に1度など、エントリ905のデータ配送条件を包含するような場合には、エントリ906のデータ転送をエントリ905のデータ転送条件に合わせることにより、データ転送回数を削減することができる。

【0049】(5)レプリカを用いた問合せ処理につい て、図1および図4を用いて説明する。クライアント1 03からデータ収集手段101に問合せが発行される と、問合せはクライアント管理部105を介して、問合 せ解析部109に転送される。問合せ解析部はまずレプ リカ作成管理部107と通信してレプリカ管理テーブル を参照する(処理403)。前記問合せ解析部は、レプ リカ管理テーブルから、問合せが自データ収集手段内で 処理可能かどうかを判定し、その問合せが自データ収集 手段内で処理可能な場合(判定処理404でYesが選 択された場合)には、自データ収集手段内で問合せ処理 を行い(処理407)、クライアントに解を転送して (処理415)、問合せ処理を終了する(416)。自 データ収集手段内での処理が不可能な場合(判定処理4 O4でNoが選択された場合)には、協調する他データ 収集手段で問合せが処理できるかどうかを判定し、処理 が可能な場合(判定処理408でYesが選択された場 合)には、協調する他データ収集手段に問合せを転送し (処理411)、解を受け取り(処理412)その解を クライアントに転送し(415)、問合せ処理を終了す 30 る。自データ収集手段内でも協調する他データ収集手段 でも問合せが処理できない場合(判定処理409でNo が選択された場合)には、サーバへ問合せを転送し(処 理413)、解を受け取り(処理414)、クライアン トに転送し(処理415)、問合せ処理を終了する(4 16).

【0050】クライアントから与えられた問合せが、レプリカを用いて処理できるか否かは、既存のレプリカの内容を記述するレプリカ管理テーブルと、与えられた問合せを比較することによって判定する。つまり、該レプリカ管理テーブルのエントリ(以下、エントリ)と該問合せとを比較し、該問合せが該エントリと同値、あるいは該問合せが該エントリに包含される場合には該レプリカを用いて該問合せが処理できる。本判定は、既存のレプリカを用いて前記新レプリカ作成要求が処理できるかどうかと同値であり、前記新レプリカ作成要求の処理で説明したように、一般的な場合についても、例えばJeffrey D. Ullman著、" PRINCIPL ES OF DATABASE AND KNOWLE DGE-BASE SYSTEMS"、VOLUME II、COMPUTER SCIENCE PRES

S、ISBN 0-7167-8162-X、第14章"Optimization for Conjunctive Queries"に開示されている、"Query Equivalence、Query Containment"と呼ばれる方式を用いることにより、前記問合せを前記レプリカを用いて処理できるかどうかを判定できるため、本発明による自データ収集システムのレプリカ、協調する他データ収集システムを用いた問合せ処理が実現できる。

【0051】レプリカを用いた問合せ処理の具体的な例 10 を、図1および図8を用いて説明する。クライアント1 03から「価格が2000円以上の注文の注文番号 と、その注文の価格を求めよ」という問合せが発行され たとする。クライアントからの問合せを受け取ったデー タ収集手段1のクライアント管理部105は問合せを問 合せ解析部101に転送する。該問合せ解析部101で は、レプリカ管理テーブル108を参照し、与えられた 問合せはエントリ807に対応する、自データ収集手段 1内のレプリカで処理できることを判定し、該レプリカ を用いて問合せ処理を行う。これにより、サーバに対し て問合せ処理が転送されることはない。次に、「価格が 3000円以下の注文の注文番号を求めよ」という問合 せがクライアント103から発行された場合を考える。 この場合には、レプリカ管理テーブルを参照することに よって、該問合せがエントリ808に対応する、データ 収集手段2内のレプリカで処理できると判定し、問合せ をデータ収集手段2に転送する。最後に、「価格が75 00円の注文をした顧客番号を求めよ」という問合せが 発行された場合を考える。この場合に、図8のレプリカ 管理テーブルでは該問合せを処理するためのエントリは 30 存在せず、該問合せはレプリカを用いての処理は不可能 と判定され、問合せはサーバに転送される。

【0052】以上の説明において、データ収集手段側では、前記CORBA等の分散ネットワーク基盤技術を利用することにより、必要なデータを取得できるサーバ名を得られると仮定しているが、もしそれが不可能な場合にも、データ収集手段側でサーバに関する情報を管理することによって、本発明を実施できることはいうまでもない。

[0053]

【発明の効果】本発明のデータウェアハウス構成方法に基づく、例えば、クライアントのグループ化により、クライアント間でのデータ共有が可能となり、クライアント側の記憶装置容量、更新処理コスト、ネットワーク負荷を削減できる。また、レプリカの作成の際にユーザから与えられたデータの要求条件に基づく、データ供給元のサーバとの交渉処理によって、レプリカを作成するデータ収集手段の計算機資源を考慮しながら、ユーザからの問合せに対して利用率が高いレプリカを作成できる。前記レプリカを用いてクライアントからの問合せを処理 50

することによってサーバ負荷を削減でき、実用的なデータウェアハウスシステムの構築とこれを用いた問合せ処 理方法が実現可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明によるデータウェアハウスシステムの第 1の実施例のブロック構成図。

【図2】レプリカ作成処理手順を示すフローチャート。

【図3】交渉処理手順を示すフローチャート。

【図4】問合せ処理手順を示すフローチャート。

【図5】更新処理手順を示すフローチャート。

【図6】本発明の実施例における、クライアントから与 えられるレプリカ作成要求を示す図。

【図7】本発明の実施例における、データタイプに応じた精度調整方法を示す図。

【図8】本発明の実施例における、レプリカ管理テーブルを示す図。

【図9】本発明の実施例における、配送データ情報、および更新データを示す図。

【図10】本発明の実施例における、交渉処理時に利用 される情報を示す図。

【図11】従来技術における、データウェアハウスの利用法を示す図。

【図12】従来技術における、分散環境でのデータウェアハウスの構成方法を示す図。

【図13】従来技術における、分散環境でのデータウェアハウスの構成方法を示す図。

【図14】従来技術における、分散環境でのクライアントとサーバの多対多の構成方法を示す図。

【図15】本発明によるデータ収集手段でのクライアントのグループ化方法の1例を示す図。

【図16】本発明によるデータ収集手段でのクライアントのグループ化方法の他の例を示す図。

【図17】本発明の実施例における、鮮度条件の利用方法を示す図。

【図18】本発明によるデータウェアハウスシステムの 第2の実施例のブロック構成図。

【図19】本発明におけるレプリカ作成要求の1例を示す図。

【符号の説明】

103、104、1101、1201、1301、14 01、1402、1501、1502、1601、16 02、1806、1807…クライアント端末、11 2、121、1105、1209、1210、131 5、1316、1317、1408、1409、151 0、1511、1610…記憶装置、113、120 4、1304、1405、1802…ネットワーク、1 14、122、1102、1205、1206、130 5、1306、1403、1404、1505、160 5、1803、1805…サーバ、101、102、1 506、1606、1801、1804…データ収集手

段、1202…サーバ位置情報管理モジュール、1203…サーバ位置情報、123、126、1310、1508、1608…レプリカ、124、125、1307、1308、1509、1609…サーバの管理する

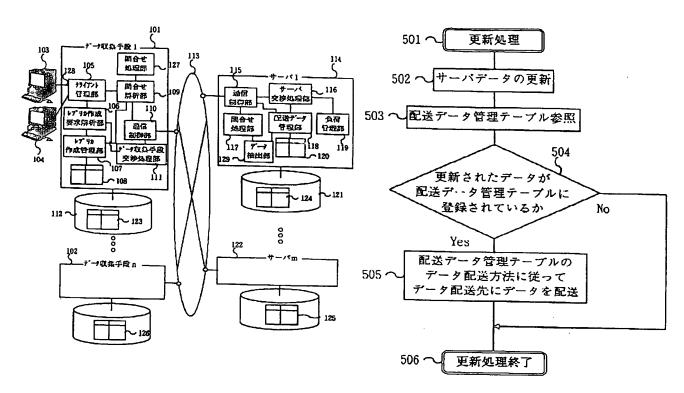
データ、108…レプリカ管理テーブル、120…配送 データ管理テーブル、1507、1607…レプリカ記 述。

【図1】

Ø 1

【図5】

図 5



【図6】

レブリカ作点包隶

図 6

601	503	694
9°一十包垃条件	7"一夕品辽及件	タ゚→圧到条件
注文章(注文香号, 価格, 四客行号)。 価格≥10000	-	13:00, PUSH
往文表(往文掛号, 価格, 原容符号)。 8000≥価格≥5000	fresh(往文安,1時間) ~ 605	1:00, 13:00 , PULL
往文表(往文香号, 哲格, 國亦容号), 価格≤2000	*************************************	21:00-23:00の展 に1度、PULL
明超表(往文母号, 免送日, 员注丘)。 免送日≥1990/01/01	top-oth(明知及, 是注配, 100) ~ 607	1時間に1度.PULL
•••	***	

【図7】

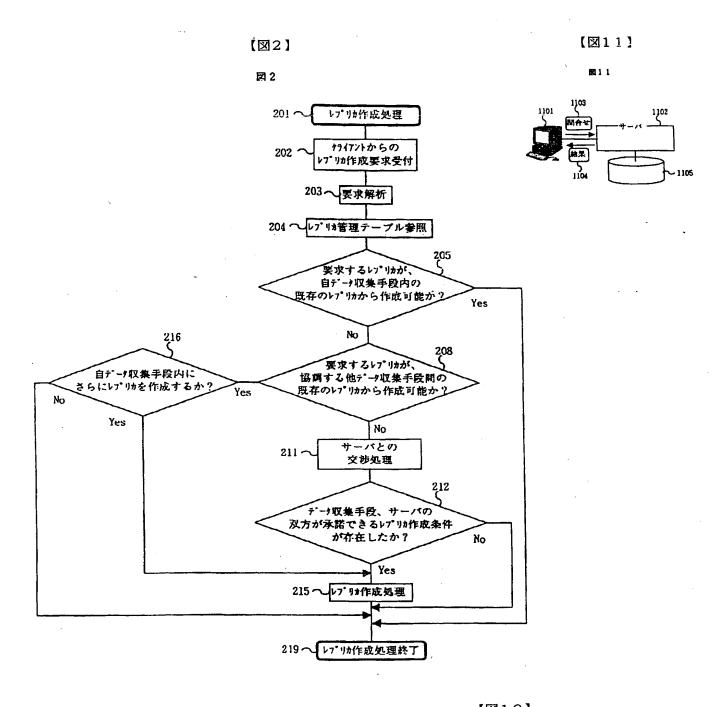
237

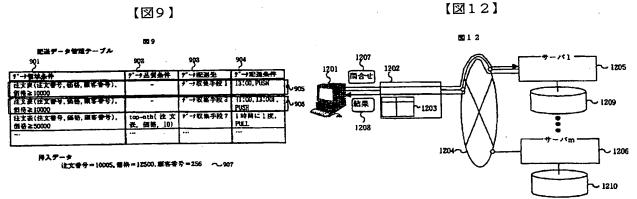
7'-9947'	和政国业方法
ν3-k	レコードのサンプリング、フィールド切り出し
文容	受約生成、キーワード切り出し
静止西位	(井)可逆圧線、动和彼出、色母則線、兒母皮性核、サイズ沿小
のは位	フレーム飲削減、フレーム内面位圧縮
音声	音質調整、文字データへの変換

【図8】

図8

	802	804	805	806
レブリカ巴拉 ~803 9°-プロ紅公弁 ~801	12.→≅₫ ₹₩	レプリカ 住員行行	サーバ	ナー・一ク記込条件
注义报(注文部号, 低格, 四名符号), 価格≥10000		7'一収集手段1	4-71	13:00, PUSH
往文表(往文香号, 価格、 即答音号), 価格≥10000	807 808	デ→収以手段3	+-11	11:00, 13:001, PUSH
住文藝(住文香号,個格)。 「四格≤3000		于一种双数争较2	サーノマン	12:00, POSA
注文袞(注文哲号, 值格)。 3000≤価格≤5000	sample(往文表, 往文12号, 10%)	テ゚ータ収集手段2	サーバ2	2時間に1反. PULL





【図3】

図3

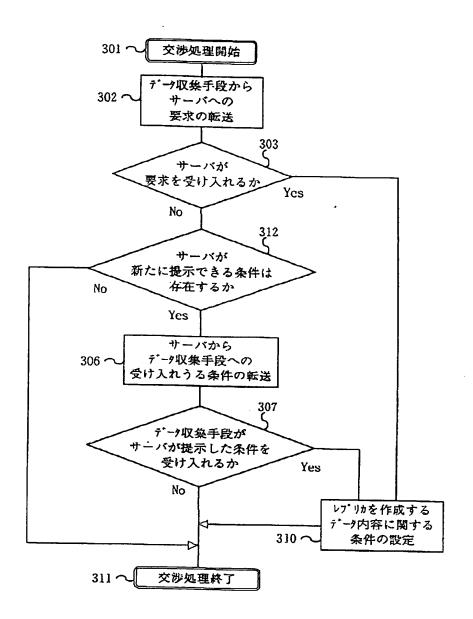
【図17】

B17

学度条件を用いた更折報及の削減



 $d_A(T_C)=d_A(T_P)$ $(T_C - T_F \prec T_F)$

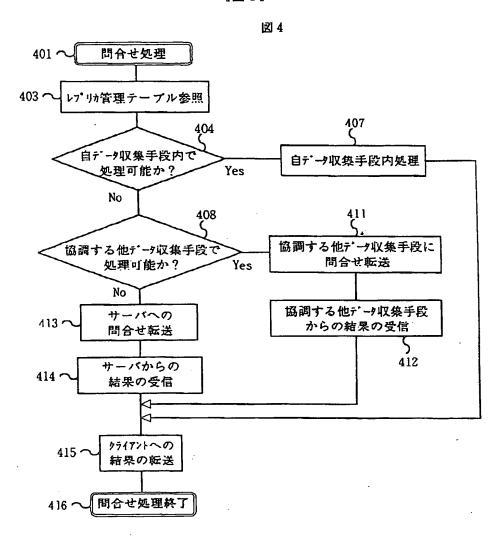


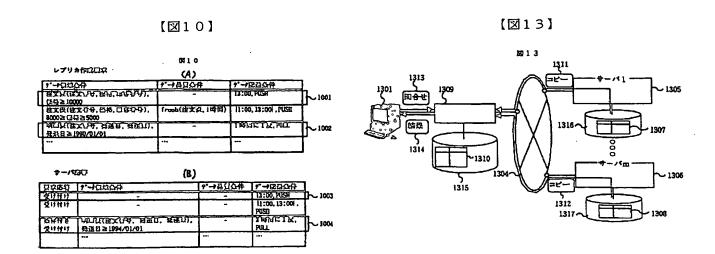
【図19】

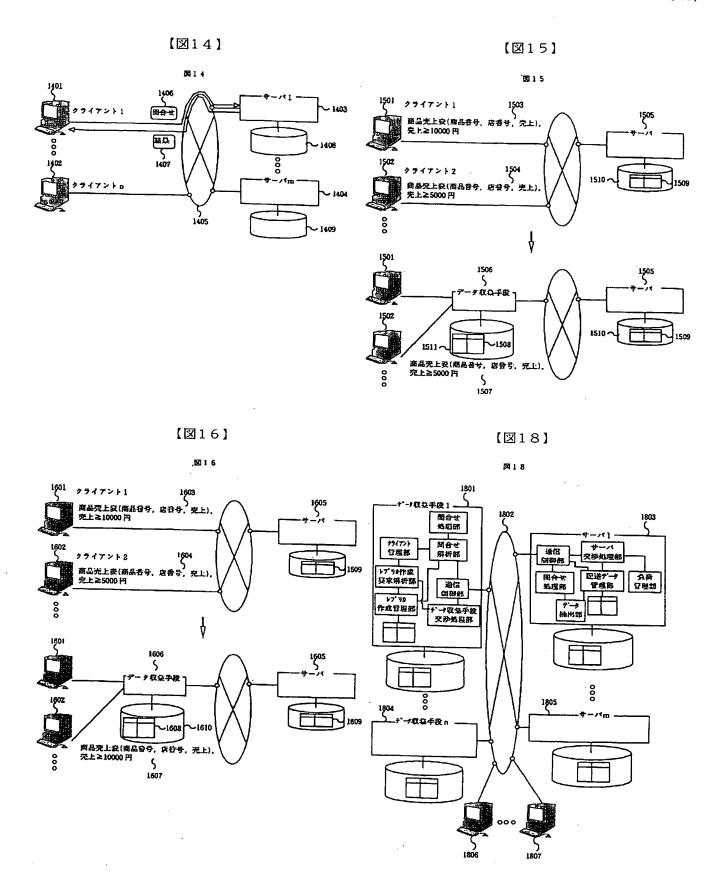
2419

_	9°一十四粒条件	9°→品订公件	于"一 7 匹混合件	ו
	往文表(往文化号,值得,2013年号)。 毎排≥20000	-	11:00~15:00 の例に 1 度, PUSH	1901
	任文表(在文哲子、位格,以常心写), 価格≤2000	_	I BETM, POSE	L 1902
Ì	注文表(往文符号、価格、孤存包号)。 価格≤2000	sample(往文汉, 往文 行号, 10%)	21:00~23:00 の同に 1数, PUIJ.	J
	明母表(往文杏号, 兔送日, 癸往元), 旁送日≥1990/01/01	top-ath(明和表,発往 ①, 100)	1時間に1度.PUL	
	•••		•••	

【図4】







(211)000-148676 (P2000-148676A)

フロントページの続き

(72)発明者 牛嶋 一智

東京都国分寺市東恋ケ窪一丁目280番地 株式会社日立製作所中央研究所内 (72) 発明者 猪原 茂和

東京都国分寺市東恋ケ窪一丁目280番地 株式会社日立製作所中央研究所内

F ターム(参考) 5B075 KK03 KK32 NR02 5B082 FA02 GA08 GC04 5B085 AC03 AC04 BG07 This Page Blank (uspto)